PACKET TRANSFER DEVICE HAVING A PLURALITY OF KINDS OF PACKET CONTROL FUNCTIONS

Patent number:

JP2003018198

Publication date:

2003-01-17

Inventor:

YAZAKI TAKEMI; ISHIKAWA YUICHI

Applicant:

HITACHI LTD

Classification:

- international:

H04L12/56; H04L29/06; H04L12/56; H04L29/06; (IPC1-

7): H04L12/56; G06F13/00

- european:

H04L12/56D; H04L29/06 Application number: JP20010200437 20010702

Priority number(s): JP20010200437 20010702

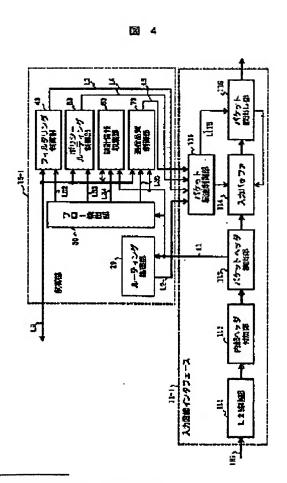
Report a data error here

Also published as:

📆 US 2003002438 (A1)

Abstract of JP2003018198

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a packet transfer device, capable of quickly selecting a plurality of control information entries to be applied according to the header information of an input packet, and executing a plurality of kinds of header information processing in parallel. SOLUTION: This packet transfer device is provided with a flow detection device 30 for comparing the header information of an input packet with a plurality of sets of flow identification conditions, and for outputting the plurality of kinds of flow identifiers to which the input packet is pertinent in parallel, a plurality of kinds of header information processing parts 40-70 arranged corresponding to the flow identifiers, and a transfer control part 115 for controlling the tranfer of the input packet, according to the control information outputted from at least one of the header information processing parts. Each header information processing part is provided with an information table which contains a plurality of information entries, and one information entry is read from the information table, based on the flow identifier outputted from the flow detecting device, and a prescribed arithmetic operation is executed.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-18198 (P2003-18198A)

(43)公開日 平成15年1月17日(2003.1.17)

(51) Int.Cl.7		識別記号	F I	テーマコード(参考)
H04L	12/56	100	H04L 12/56	100Z 5B089
G 0 6 F	13/00	3 5 3	G06F 13/00	353A 5K030

審査請求 未請求 請求項の数14 OL (全 16 頁)

(21)出願番号	特顏2001-200437(P2001-200437)	(71)出願人	000005108
			株式会社日立製作所
(22)出顧日	平成13年7月2日(2001.7.2)		東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地
		(72)発明者	矢崎 武己
			東京都国分寺市東恋ヶ窪一丁目280番地
			株式会社日立製作所中央研究所内
•		(72)発明者	石川 有一
			東京都国分寺市東恋ヶ窪一丁目280番地
	•		株式会社日立製作所中央研究所内
		(74)代理人	100068504
			弁理士 小川 勝男 (外2名)
			E th Pilot

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 複数種類のパケット制御機能を備えたパケット転送装置

(57)【要約】

【課題】 入力パケットのヘッダ情報に応じて、適用すべき複数の制御情報エントリを高速に選択し、複数種類のヘッダ情報処理を並列的に実行できるパケット転送装置を提供する。

【解決手段】 入力バケットのヘッダ情報を複数組のフロー識別条件と比較し、入力バケットが該当する複数種類のフロー識別子を並列的に出力するフロー検出装置30と、フロー識別子と対応して設けられた複数種類のヘッダ情報処理部40~70と、ヘッダ情報処理部のうちの少なくとも1つから出力された制御情報に従って入力バケットの転送を制御する転送制御部115とを有し、各ヘッダ情報処理部が、複数の情報エントリを含む情報テーブルを備え、フロー検出装置から出力されたフロー識別子に基づいて上記情報テーブルから1つの情報エントリを読出し、所定の演算動作を実行するバケット転送装置。

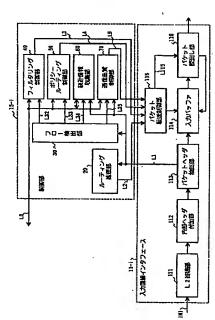


図 4

【特許請求の範囲】

【請求項1】複数の入、出力回線に接続され、各入力回線から受信した入力パケットを該パケットのヘッダ情報によって特定される何れかの出力回線に転送するパケット転送装置であって、

入力パケットのヘッダ情報を複数組のフロー識別条件と 比較し、上記入力パケットが該当する複数種類のフロー 識別子を並列的に出力するフロー検出装置と、

上記フロー識別子と対応して設けられた複数種類のヘッダ情報処理部と.

上記へッダ情報処理部のうちの少なくとも1つから出力 された制御情報に従って入力パケットの転送を制御する ための手段とからなり、

各ヘッダ情報処理部が、複数の情報エントリを含む情報 テーブルを備え、上記フロー検出装置から出力されたフロー識別子に基づいて上記情報テーブルから1つの情報 エントリを読出し、該情報エントリを利用して所定の演 算動作を実行することを特徴とするバケット転送装置。

【請求項2】前記各入力回線に接続された複数の入力回線インタフェースを有し、

各入力回線インタフェースが、入力パケットから抽出したヘッダ情報を前記フロー検出装置に供給するための手段と、前記転送制御手段として、前記ヘッダ情報処理部のうちの少なくとも1つから出力された制御情報に従って入力パケットのヘッダ情報の一部を書き換えるための手段とを備えたことを特徴とする請求項1に記載のパケット中継装置。

【請求項3】前記フロー検出装置が、それぞれフロー識別条件を示す複数のフローエントリからなる複数の連想メモリと、前記入力回線インタフェースから受信したへ30ッダ情報からフロー検索キーを生成し、該フロー検索キーによって上記複数の連想メモリを並列的にアクセスするメモリアクセス制御装置とを有し、

前記各へッダ情報処理部が、上記複数の連想メモリから 並列的に出力されるフロー識別子のうちの1つに基づい て、前記情報テーブルから情報エントリを読み出すこと を特徴とする請求項2に記載のパケット中継装置。

【請求項4】前記複数の連想メモリが、前記メモリアクセス制御装置から出力される同一のフロー検索キーによって並列的にアクセスされることを特徴とする請求項3 40 に記載のパケット中継装置。

【請求項5】前記連想メモリのうちの少なくとも1つが、他の連想メモリとは異なったフロー検索キーでアクセスすべき複数のフローエントリを有し、

前記メモリアクセス制御装置が、前記複数の連想メモリ に共通するキー項目と何れかの連想メモリに固有のキー 項目とに分けた形で前記フロー検索キーを出力し、各連 想メモリに対してフロー検索キーとして上記共通キー項目と固有キー項目が選択的に入力されることを特徴とする請求項3に記載のパケット中継装置。

【請求項6】前記各入力回線インタフェースが、少なくとも入力回線番号を含む内部へッダを入力パケットに付すための手段を有し、前記フロー検出装置へのヘッダ情報の供給手段が、上記内部へッダを含むヘッダ情報を前記フロー検出装置に供給することを特徴とする請求項2~請求項5の何れかに記載のパケット中継装置。

【請求項7】前記複数のヘッダ情報処理部によって、フロー毎の統計情報の収集、フロー毎の通信品質制御、フロー毎のバケット・ポリシールーティング制御、およびフロー毎のパケット・フィルタリング制御のうちの少なくとも2つを実現する演算動作が並列的に実行されるととを特徴とする請求項1~請求項5の何れかに記載のバケット中継装置。

【請求項8】前記フロー識別条件が、バケットへッダに含まれる送信元アドレス、宛先アドレス、送信元におけるアプリケーションの識別子、宛先におけるアプリケーションの識別子、バケット転送の優先度を示す情報のうちの少なくとも2つ組合せによって定義されていることを特徴とする請求項1~請求項5の何れかに記載のバケット中継装置。

【請求項9】複数の入、出力回線に接続され、各入力回 線から受信した入力パケットをパケットへッダ情報によって特定される何れかの出力回線に転送するパケット転 送装置であって、

上記入力回線に接続された複数の入力回線インタフェースと、

上記出力回線に接続された複数の出力回線インタフェースと.

上記入力回線インタフェースと出力回線インタフェース との間に接続されたパケットスイッチと、

上記入力回線インタフェース毎に設けられた複数の制御 装置とからなり、

上記各制御装置が、

上記入力回線インタフェースからバケットヘッダ情報を 受信するための手段と、上記バケットヘッダ情報から検 索キーを生成し、予め用意された複数組のフロー識別条 件と比較し、上記検索キーと一致する複数種類のフロー 識別子を並列的に出力するフロー検出部と、それぞれが 複数の情報エントリを含む情報テーブルを備えた複数の ヘッダ情報処理部とを有し、

上記各へッダ情報処理部が、上記フロー検出装置から出力された特定種類のフロー識別子に基づいて上記情報デーブルから1つの情報エントリを読み出し、該情報エントリを利用して所定の演算動作を実行し、

上記各入力回線インタフェースが、上記のヘッダ情報処理部のうちの少なくとも1つが上記演算動作の結果として出力する制御情報に従って、入力バケットのヘッダ情報の一部を書き換えるための手段を備えたことを特徴とするバケット転送装置。

50 【請求項10】前記フロー検出装置が、それぞれフロー

20

識別条件を示す複数のフローエントリからなる複数の連 想メモリと、上記入力回線インタフェースから出力され た上記内部ヘッダを含むヘッダ情報からフロー検索キー を生成し、該フロー検索キーによって上記複数の連想メ モリを並列的にアクセスするメモリアクセス制御装置と を有することを特徴とする請求項9に記載のパケット中 継装置。

【請求項11】複数の入、出力回線に接続され、各入力 回線から受信した入力パケットをパケットへッダ情報に よって特定される何れかの出力回線に転送するパケット 10 転送装置であって、

上記入力回線に接続された複数の入力回線インタフェー スと、上記出力回線に接続された複数の出力回線インタ フェースと、上記入力回線インタフェースと出力回線イ ンタフェースとの間に接続されたパケットスイッチと 上記複数の入力回線インタフェースに接続された制御装 置とからなり、

上記制御装置が、

上記各入力回線インタフェースからパケットヘッダ情報 を受信するための手段と、上記パケットヘッダ情報から 20 検索キーを生成し、予め用意された複数組のフロー識別 条件と比較し、上記検索キーと一致する複数種類のフロ ー識別子を並列的に出力するフロー検出部と、それぞれ が複数の情報エントリを含む情報テーブルを備えた複数 のヘッダ情報処理部と、上記のヘッダ情報処理部のうち の少なくとも1つが上記演算動作の結果として出力した 制御情報を上記パケットヘッダの送信元の入力回線イン タフェースに供給するための手段とを有し、

上記各へッダ情報処理部が、上記フロー検出装置から出 力された特定種類のフロー識別子に基づいて上記情報テ 30 ーブルから1つの情報エントリを読み出し、該情報エン トリを利用して所定の演算動作を実行し、

上記各入力回線インタフェースが、上記制御装置から受 信した制御情報に従って、入力パケットのヘッダ情報の 一部を書き換えるための手段を備えたことを特徴とする パケット転送装置。

【請求項12】前記フロー検出装置が、それぞれフロー 識別条件を示す複数のフローエントリからなる複数の連 想メモリと、上記入力回線インタフェースから出力され た上記内部ヘッダを含むヘッダ情報からフロー検索キー 40 を生成し、該フロー検索キーによって上記複数の連想メ モリを並列的にアクセスするメモリアクセス制御装置と を有することを特徴とする請求項11に記載のパケット 中継装置。

【請求項13】前記複数の連想メモリが、前記メモリア クセス制御装置から出力される同一のフロー検索キーに よって並列的にアクセスされることを特徴とする請求項 10または請求項12に記載のバケット中継装置。

【請求項14】前記連想メモリのうちの少なくとも1つ

セスすべき複数のフローエントリを有し、

前記メモリアクセス制御装置が、前記複数の連想メモリ に共通するキー項目と何れかの連想メモリに固有のキー 項目とに分けた形で前記フロー検索キーを出力し、各連 想メモリに対してフロー検索キーとして上記共通キー項 目と固有キー項目が選択的に入力されることを特徴とす る請求項10または請求項12に記載のパケット中継装

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、複数のネットワー ク間を接続するパケット転送装置に関し、更に詳しく は、フィルタリングや通信品質制御などの複数種類のパ ケット制御機能を備えたバケット転送装置に関する。 [0002]

【従来の技術】 I P(Internet Protocol)ネットワー クを構成するルータは、入力パケットのヘッダ情報から 該パケットが属するフローを検出するフロー検出機能が 必要となる。本明細書では、パケットヘッダに含まれる ヘッダ情報の組合せによって特定される一連のバケット の流れを「フロー」と呼ぶ。ルータは、フロー毎に、通 信品質制御、統計情報収集、フィルタリング、ポリシー ルーティング等のバケット制御動作を実行する。

【0003】近年のIPトラヒックの急増に対応するた めに、フロー検出の髙速化が検討されている。例えば、

"連想メモリを用いたフロー識別法"字賀他、電子情報 通信学会 2000年総合大会講演論文集、SB-4-2には、フロー識別条件を記述した複数のフローエント リを格納した連想メモリ: CAM (Contents Addressab le Memory) と、各フローエントリと対応して入力パケ ットに施すべき処理動作を記述した複数のテーブルエン トリを格納した検索結果保持テーブルとを使用したフロ 一識別方法が提案されている。

【0004】上記従来技術では、入力パケットのヘッダ 情報からフロー識別に必要な全てのヘッダ項目 (フィー ルド)を検索キー情報として抽出し、CAMから上記検 索キー情報と一致するフローエントリを検索する。CA Mは、登録されたフローエントリの個数によらず、検索 キー情報と一致するフローエントリを高速に検索し、検 索キー情報と一致したフロー識別条件をもつフローエン トリのうち、最も小さいCAMアドレスをもつフローエ ントリのアドレスを検索結果として出力する。

·【0005】入力パケットは、上記フローエントリ・ア ドレスに基づいて検索結果保持テーブルから読み出され たテーブルエントリの記述内容に従って処理される。従 って、例えば、検索結果保持テーブルの特定のアドレス にパケットの廃棄を指示するテーブルエントリを登録し ておくことにより、該テーブルエントリと対応したCA Mアドレスをもつ特定のフローエントリが示すフロー識 が、他の連想メモリとは異なったフロー検索キーでアク 50 別条件を満足するパケット群に対して、廃棄処理 (フィ

ルタリング)を施すことが可能となる。

【0006】検索結果保持テーブルの別のアドレスに、 例えば、サービスタイプ (TOS) の値を指定したテー ブルエントリを登録しておけば、該テーブルエントリと 対応する特定フローに属したパケット群に対して、上記 TOS値に従った転送優先度を与える通信品質制御を実 現できる。また、検索結果保持テーブルに、例えば、次 ホップアドレスの値を指定したテーブルエントリを登録 しておけば、該テーブルエントリと対応する特定フロー に属したパケット群に対して、ルーティングプロトコル 10 が自動決定する次ホップアドレスに代えて上記テーブル エントリが指定した次ホップアドレスを適用するポリシ ールーティングを実行することが可能となる。

[0007]

【発明が解決しようとする課題】上記従来技術では、入 カバケットのヘッダ情報に応じてCAMから1つのフロ ーエントリ・アドレスを出力し、該フローエントリ・ア ドレスに基づいて検索結果保持テーブルから1つのテー ブルエントリを読み出し、該テーブルエントリの記述内 容に従って入力パケットを処理するようになっている。 従って、上記従来技術によれば、フロー識別された入力 パケットに対して上記テーブルエントリが指定する特定 種類のパケット処理しか施すととができず、1つの入力 パケットに対して、例えば、通信品質制御とポリシール ーティングのような複数種類のパケット処理を同時に実 行するととができない。

【0008】本発明の目的は、フロー識別された各パケ ットに対して、例えば、通信品質制御、統計情報収集、 ポリシールーティング、フィルタリング等のような複数 種類のパケット制御動作を実行できるパケット転送装置 30 を提供することである。本発明の他の目的は、入力パケ ットのヘッダ情報に応じて、適用すべき複数の制御情報 エントリを高速に選択し、複数種類のヘッダ情報処理を 並列的に実行できるパケット転送装置を提供することで ある。

[0009]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、本発明のパケット転送装置は、入力パケットのヘッ ダ情報を複数組のフロー識別条件と比較し、上記入力バ ケットが該当する複数種類のフロー識別子を並列的に出 40 力するフロー検出装置と、上記フロー識別子と対応して 設けられた複数種類のヘッダ情報処理部と、上記ヘッダ 情報処理部のうちの少なくとも1つから出力された制御 情報に従って入力パケットの転送を制御するための手段 とからなり、各ヘッダ情報処理部が、複数の情報エント リを含む情報テーブルを備え、上記フロー検出装置から 出力されたフロー識別子に基づいて上記情報テーブルか ら1つの情報エントリを読出し、該情報エントリを利用 して所定の演算動作を実行することを特徴とする。

置は、上記各入力回線に接続された複数の入力回線イン タフェースを有し、各入力回線インタフェースが、入力 パケットから抽出したヘッダ情報を前記フロー検出装置 に供給するための手段と、上記転送制御手段として、へ

ッダ情報処理部のうちの少なくとも1つから出力された 制御情報に従って入力パケットのヘッダ情報の一部を書 き換えるための手段とを備えたことを特徴とする。

【0011】本発明のパケット転送装置において、フロ ー検出装置は、例えば、それぞれフロー識別条件を示す 複数のフローエントリからなる複数の連想メモリと、入 力回線インタフェースから受信したヘッダ情報からフロ 一検索キーを生成し、該フロー検索キーによって上記複 数の連想メモリを並列的にアクセスするメモリアクセス 制御装置とを有し、上記各ヘッダ情報処理部が、上記複 数の連想メモリから並列的に出力されるフロー識別子の うちの1つに基づいて、情報テーブルから情報エントリ を読み出す。

【0012】本発明によれば、複数の連想メモリは、メ モリアクセス制御装置から出力される同一のフロー検索 20 キーによって並列的にアクセスされる。連想メモリのう ちの少なくとも1つが、他の連想メモリとは異なったフ ロー検索キーでアクセスすべきフローエントリをもつ場 合は、メモリアクセス制御装置から、上記複数の連想メ モリに共通するキー項目と何れかの連想メモリに固有の キー項目とに分けた形で前記フロー検索キーを出力し、 各連想メモリに対して上記共通キー項目と固有キー項目 を選択的に入力すればよい。

【0013】本発明によれば、上述したフロー検出装置 と複数のヘッダ情報処理部とによって、例えば、フロー 毎の統計情報の収集、通信品質制御、パケット・ポリシ ールーティング制御、パケット・フィルタリング制御な ど、複数種類のヘッダ情報処理を並列的に実行できる。 フロー検出装置におけるフロー識別条件は、例えば、バ ケットヘッダに含まれる送信元アドレス、宛先アドレ ス、送信元におけるアプリケーションの識別子、宛先に おけるアプリケーションの識別子、バケット転送の優先 度を示す情報のうちの少なくとも1つによって定義でき る。本発明のその他の目的、特徴、動作は、以下に図面 を参照して説明される発明の実施の形態から明らかにさ れる。

[0014]

【発明の実施の形態】以下、本発明によるパケット転送 装置の1実施例として、入力パケットのフロー検出結果 に応じて、通信品質制御、統計情報収集、ポリシールー ティング、フィルタリングの4種類のパケット情報処理 を並列的に実行する機能を備えたルータについて説明す

【0015】図1は、本発明によるルータ10の1実施 例を示す。ルータ10は、それぞれ入力回線INi(i 【0010】更に詳述すると、本発明のパケット転送装 $50 = 1 \sim n$)に接続された複数の入力回線インタフェース

11 i (i = 1~n)と、それぞれ出力回線OUTi(i = 1~n)に接続された複数の出力回線インタフェース 12 i (i = 1 ~ n)と、出力回線インタフェース 1 2 i 毎に設けられた高優先度用の出力バッファ13A-i $(i = 1 \sim n)$ および低優先度用の出力バッファ13B $i(i=1 \sim n)$ と、出力パケットを優先度に応じて上記 2つの出力バッファに振り分ける複数の振り分け回路1 $4-i(i=1 \sim n)$ と、上記複数の入力回線インタフェ ース11-iおよび振り分け回路14-iに接続された パケット中継部(パケットスイッチ)18と、各入力回(10) 線インタフェースlliで受信された可変長パケットの 転送先となる出力回線の判定 (ルーティング) 機能と通 信品質制御(帯域監視)機能とを備えた制御部15と、 上記各入力回線インタフェース 11-i に接続された制 御部15-i(i=1~n)とからなる。

【0016】制御部15は、後述するように、入力パケ ットのヘッダ情報に従ったルーティン機能およびフロー 検出機能と、複数種類のパケット情報処理機能を備え る。制御部15は、パケット情報処理の種類に応じて用 意された複数のCAMと、これらのCAMからフロー識 20 別子として出力されるエントリ・アドレスに従ってアク セスされる複数種類の制御情報テーブルとを有し、これ らのCAMおよび制御情報テーブルへのデータ設定は管 理端末90から信号線L6を介して行われる。

【0017】図2は、各入力回線IN-iで受信される 可変長パケットのフォーマットの1例を示す。各入力回 線IN-iで受信される可変長の入力パケット800 は、OSI参照モデルにおける第2層(データリンク 層)のヘッダ情報を含むL2ヘッダ830と、第3層 0と、し3データ部810とから構成される。: 【0018】L2ヘッダ830のフォーマットは、入力

回線の種類によって異なり、入力回線 I N - i が E t h renetの場合、L2ヘッダ部330は、送信元MA Cアドレス (SMAC) 831、宛先MACアドレス (DMAC) 832の他に、パケット (データ) 長、そ の他の情報を含む。

【0019】L3ヘッダ820は、ネットワーク層のプ ロトコルが I P (Internet Protocol) の場合、ネット ワーク内でのパケット転送優先度を示すサービスタイプ 40 (TOS: Type of Service) 821、L3パケット長 822、パケットの送信元端末を示す送信元 I Pアドレ ス(SIP:Source IP Address)823、パケットの 宛先端末を示す宛先 I Pアドレス (DIP: Destinatio n IP Address) 824、その他の情報を含む。ここで は、フロー識別動作の説明の都合上、OSI参照モデル における第4層(トランスポート層)のプロトコルがT CP (Transmission Control Protocol) またはUDP (User Datagram Protocol) の場合のヘッダ情報、例え ば、送信元プロトコル(上位アプリケーション)を示す 50 0と、フロー検出部30と、フィルタリング制御部40

送信元ポート (SPORT: Source Port) 825と、 宛先プロトコルを示す宛先ポート (DPORT: Destin ation Port) 826も、L3ヘッダ520の一部として 扱うことにする。

【0020】尚、ここでは、ネットワーク層のプロトコ ルが I Pの場合について説明するが、本発明のルータ1 Oは、ネットワーク層のプロトコルが I P以外のもの、 例えば、IPX等であっても良い。L3データ部810 には、L3ヘッダよりも上位の層のヘッダ情報とユーザ 情報とを含む。

【0021】図3は、ルータ10の内部におけるパケッ トのフォーマットを示す。ルータ10の内部で転送され るパケット(内部パケット)801は、入力パケット8 00に内部ヘッダ840を付加したフォーマットとな る。内部ヘッダ840は、内部ヘッダ840を除くパケ ットの全長を示すパケット長841と、パケット入力回 線の識別子である入力回線番号842と、パケット出力 回線の識別子である出力回線番号843と、このパケッ トが転送されるネットワーク内の次ノードのネットワー ク層アドレスを示す次ホップアドレス(NHA: Next h op Address) 8 4 4 とを含む。但し、内部パケット8 0 1は、入力パケット800からL2ヘッダ830を除去 した後、内部ヘッダ840を付加したフォーマットとし てもよい。以下に説明する実施例では、パケット長84 1の値を各入力パケットのパケット長として、各フロー の帯域が監視される。

【0022】図4は、入力回線インタフェース11-i と制御部15-iの詳細を示す。入力回線インタフェー ス11-iは、入力回線INiからの受信信号から入力 (ネットワーク層)のヘッダ情報を含むL3ヘッダ82 30 パケット500を再生し、データリンク層の終端処理を 行うし2終端部111と、し2終端部111から受信し た入力パケットに内部ヘッダ840を付加し、図3に示 した内部パケット801として出力する内部ヘッダ付加 部112と、内部パケット801を入力バッファ114 に出力すると共に、内部パケット801から抽出したパ ケットヘッダ(内部ヘッダ840とL2ヘッダ830と L3ヘッダ820)を信号線L1-iに出力するパケッ トヘッダ抽出部113と、入力バッファ114に蓄積さ れたパケットのヘッダ情報の書き換えとパケット中継部 18への転送を制御するパケット転送制御部115と、 入力バッファ114からヘッダ変換されたパケットを読 み出すパケット読出し部116とからなる。

> 【0023】内部ヘッダ付加部112は、L2終端部1 11から受信した入力パケットのバイト長をカウント し、内部ヘッダのパケット長841に設定する。また、 予め指定してある入力回線 INiの識別子(番号)を入 力回線番号842に書き込み、出力回線番号843と次 ホップアドレス844には無意味な値を設定する。

【0024】制御部15-iは、ルーティング処理部2

10

と、ポリシールーティング制御部50と、統計情報収集 部60と、通信品質制御部70とからなっている。

【0025】ルーティング処理部20は、ルーティングテーブルを備え、入力回線インタフェースのパケットへッダ抽出部113から信号線L1に出力されるパケットへッダ情報から宛先IPアドレス823を抽出し、ルーディングテーブルから上記宛先IPアドレスと対応して予め登録されている次ホップアドレスと出力回線識別子(出力回線番号)を読出し、ルーティング情報として信号線L2に出力する。ここでは、ルーティング処理部2 100が制御部15-iの一部となっているが、ルーティング処理部20は、入力回線インタフェース11-iの一部として配置されてもよい。

【0026】フロー検出部30は、図5で後述するように、フィルタリング制御部40、ポリシールーティング制御部50、統計情報収集部60、通信品質制御部70と対応した複数のCAM32~35を備えており、信号線(データバス)L1から受信したパケットへッダ情報中の特定項目のヘッダ情報を検索キーとしてこれらのCAMをアクセスし、CAM32~35から出力されたフロー識別子(フローエントリ・アドレス)をそれぞれ信号線L32、L33、L34、L35を介してフィルタリング制御部40、ポリシールーティング制御部50、統計情報収集部60、通信品質制御部70に与える。

【0027】フィルタリング制御部40は、図13で後述するように、信号線L32から受信したフィルタリング用のフロー識別子に基づいてフィルタリングテーブル41を参照し、フィルタリングテーブル41における制御情報エントリの定義に従って、入力パケットの廃棄または通過を示すフィルタリング制御情報を信号線L3に 30発生する。

【0028】ボリシールーティング制御部50は、図15で後述するように、信号線L33から受信したボリシールーティング用のフロー識別子に基づいてボリシールーティングテーブル51を参照し、ボリシールーティングテーブルにおける制御情報エントリの定義に従って、ボリシールーティングの要否を判定する。ボリシールーティングを実行する場合は、ボリシールーティング制御部50は、ボリシールーティングの実行を示すフラグ情報と、ルーティング処理部20で発生した次ホップアドレスおよび出力回線に優先して適用すべき次ホップアドレスと出力回線番号とを含むボリシールーティング情報を信号線L4に発生する。

【0029】統計情報収集部60は、図17で後述するように、信号線L34から受信した統計情報用のフロー識別子に基づいて統計テーブル61からカウンタ用のエントリを読出し、信号線L1から受信したパケットへッダ情報中のパケット長841に応じてカウンタの値を更新する。

【0030】通信品質制御部70は、図10で後述する 50 = 1~n)とを備えており、各入力ポートPIiから受

ように、信号線L35から受信した通信品質用のフロー識別子に基づいて帯域監視テーブル73から帯域監視制御パラメータを読み出し、これらの制御パラメータと信号線L1から受信したパケットへッダ情報中のパケット長841に基づいて帯域監視処理を実行し、入力パケットに与えるべきTOSの値を帯域制御情報として信号線L5に出力する。

【0031】信号線L2~L5に出力されたルーティング情報、フィルタリング制御信号、ポリシールーティング情報および帯域制御情報は、入力回線インタフェースのパケット転送制御部115に入力される。

【0032】バケット転送制御部115は、信号線L3から受信したフィルタリング制御信号がバケットの通過を示していた場合、入力バッファ114に蓄積された先頭バケットのへッダにおいて、出力回線番号843とNHA844に、信号線L1からルーティング情報として受信した出力回線番号と次ホップアドレスを書き込み、TOS821に信号線L5から帯域制御情報として受信したTOS値を書き込む。また、信号線L4から受信したTOS値を書き込む。また、信号線L4から受信したボリシールーティング・フラグがボリシールーティングの実行を示していた場合は、ボリシールーティング情報として通知された出力回線番号と次ホップアドレスをパケットの出力回線番号843とNHA844に上書する。これらのヘッダ書き換えの後、パケット転送制御部115は、信号線L115を介してパケット読出し部116に上記パケットの読み出しを指示する。

【0033】フィルタリング制御信号がパケットの廃棄を示していた場合、パケット転送制御部115は、パケットへッダ情報の書き換えとパケット読出し部116へのパケットの読出しの指示を省略し、入力バッファ114に蓄積された先頭パケットを廃棄する。パケット転送制御部115は、入力バッファ114からのパケットの転送または廃棄の都度、入力バッファの読出しアドレスを次パケットの先頭アドレスに位置付けることによって、入力バッファ中の蓄積パケットを次々と転送制御する。

【0034】ルータ10は、上述したフロー検出部30 によるフロー検出と、フィルタリング制御部40による入力パケットの通過/廃棄の判定と、入力回線インタフェース11-iにおけるパケット廃棄動作によって、入力パケットのフィルタリングを行い、フロー検出部30 によるフロー検出と、ポリシールーティング制御部50 によるポリシールーティングの要否判定と、入力回線インタフェース11-iにおけるヘッダ情報の上書き動作により、ポリシールーティングを実現する。

【0035】図1において、バケット中継部18は、入力回線インタフェース11 $i(i=1\sim n)$ と接続される入力ボートPI $i(i=1\sim n)$ と、出力バッファ13 $i(i=1\sim n)$ と接続される出力ボートPIiから受きる。

して、信号線36に出力する。フロー検出キーは、信号 線36を介してCAM32~35に並列的に供給さる。 CAM32~35は、先頭のフローエントリから順にC AMアドレスが増加する方向に、上記フロー検出キーと

12

一致するフローエントリを検索し、それぞれの検索結果 を信号線L32~L35に出力する。

【0041】CAMの検索結果は、フロー識別子(フロ ーエントリのCAMアドレス)と、フロー識別子の値が 有効か否かを示す有効性表示フラグとを含む。CAM内 に上記検索キーと一致するフローエントリが無かった場 合は、上記有効性表示フラグがフロー識別子の無効を示 す状態に設定される。フィルタリング制御部40~通信 品質制御部70は、信号線L32~L35からCAMの 検索結果を受信すると、有効性表示フラグをチェック し、上記有効性表示フラグがフロー識別子の無効を示す 状態に設定されていた場合は、フロー識別子の値を無視 する。尚、内部パケットがL2ヘッダ830を含んでい る場合、フロー検出条件にSMACとDMACを追加 し、SMACとDMACを含むフロー検出キーで各CA

【0042】本発明では、上述したように、フロー検出 部30にパケット情報処理の種類に対応した複数のCA Mを備え、これらのCAMでパケット情報処理の種類に 応じた複数種類のフロー判定を並列的に実行することに 特徴がある。本発明によれば、これらのCAMから並列 的に出力される複数のフロー識別子を利用して、複数の 制御部40~70で並列的にバケット情報処理を実行で きるため、同一の入力パケットに対して複数種類のパケ ット転送制御を高速に施すことが可能となる。

20 Mをアクセスするようにしてもよい。

【0043】図7は、半導体LSIによって実現される 制御部15-iの具体的な構造の1例を示す。図におい て、2~5は、それぞれフィルタリングCAM32、ポ リシールーティングCAM33、統計情報収集CAM3 4、通信品質制御CAM35が形成される半導体LSI チップ(CAMチップ)を示し、1は、フロー検出部3 0を構成するCAMアクセス制御部31と、図4に示し たフィルタリング制御部40、ポリシールーティング制 御部50、統計情報収集部60、通信品質制御部70が 形成される制御用の回路基板またはLSIチップ(制御

【0044】CAMチップ2~5は、フロー検索キーを 伝送するためのデータ線36によってCAMアクセス制 御部31と接続されている。即ち、制御チップ1に設け られたフロー検索キー出力用のLSIピンが、CAMチ ップ2~5のフロー検索キー入力用のLSIピンと接続 線36を介して並列的に接続される。本発明の構成によ れば、バケット処理の種類が増加しても、CAMアクセ ス制御部31に必要となるLSIピンは増加しないた め、パケット処理の種類に対応した多数のCAMを備え

信したバケットを出力回線番号843の値jで特定され る出力ポートPIiにスイッチングする。出力ポートP I jから出力されたパケットは、パケット振り分け回路 14-jに入力され、TOS:821の値に従って、高 優先度用の送信バッファ13A-iまたは低優先度用の 送信バッファ13B-jに振り分けられる。

【0036】送信バッファ13A-j、13B-jに蓄 積された出力パケットは、出力回線インタフェース12 - j によって読み出される。出力回線インタフェース1 2-jは、高優先度用送信バッファ13A-jの蓄積パ 10 ケットを順次に読出し、バッファ13A-jが空になっ た時だけ、低優先度用の送信バッファ 13 B - j の蓄積 パケットを読み出す。出力回線インタフェース12⁻j は、出力パケットの内部ヘッダに含まれるNHA:84 4から、該パケットを受信すべき次のノードのデータリ ンク層アドレスDMACを判定し、L2ヘッダのSMA C:831に出力回線OUTjのデータリンク層アドレ ス、DMAC832に上記NHA:844から判定した 値をそれぞれ書き込み、内部ヘッダ840を除去した 後、出力パケットを出力回線OUTjに送出する。

【0037】ルータ10は、上述した通信品質制御部7 0による帯域判定と、パケット振り分け回路14-jに よるTOS値に応じたパケットの振り分けと、出力回線 インタフェース12-jによるパケットの選択的な読み 出し動作により、パケットの通信品質制御を行う。

【0038】図5は、フロー検出部30の詳細を示すの ブロック構成図である。フロー検出部30は、CAMア クセス制御部31と、フィルタリングCAM32と、ポ リシールーティングCAM33と、統計情報収集CAM 34と、通信品質制御CAM35とからなる。とれらの 30 CAM32~35は、図4に示したフィルタリング制御 部40、ポリシールーティング制御部50、統計情報収 集部60、通信品質制御部70と対応している。

【0039】通信品質制御CAM35は、例えば、図6 に示すように、通信品質制御用のフロー識別条件を記述 したn1個のフローエントリEN-1~EN-niから なり、各フローエントリは、SIP:351と、DI P: 3522, SPORT: 3532, DPORT: 3 54と、TOS:355と、入力回線番号356との組 み合わせによって、フロー識別条件を定義している。本 40 チップ)を示す。 実施例では、その他のCAM (フィルタリングCAM3 2、ポリシールーティングCAM33、統計情報収集C AM34)も、エントリ数が異なるだけで、上記通信品 質制御CAM35と同一の情報項目でフロー識別条件を 定義している。

【0040】CAMアクセス制御部31は、信号線L1 で受信したパケットヘッダからSIP:823、DI P: 824, SPORT: 825, DPORT: 82 6、TOS:821、入力回線番号842を抽出し、と れらの項目の組み合わせからなるフロー検出キーを生成 50 ることができる。図6に示したフローエントリの場合、

フロー検索キーを全ビット並列転送と、データ線36に 13パイト程度のデータ幅が必要となる。

【0045】CAMチップ2~5から出力されたフロー 識別子は、信号線(アドレス線)L32~L35を介し て、制御チップ1内のフィルタリング制御部40~通信 品質制御部70にそれぞれ並列的に供給される。上記各 アドレス線で伝送すべきデータ量は、10g2・「各C AMのエントリ数」となるため、仮に1つのCAMのフ ローエントリ数が64Kエントリであったとしても、1 パケット当たりのフロー識別子は2Byte程度とな る。制御チップ1には、САМチップからフロー識別子 を受信するために、バケット処理の種類数に比例したし SIピンが必要となるが、上述したように、フロー識別 子は、フロー検出キーに比較してデータ幅が狭いため、 パケット処理の種類が増加しても、フロー検出キー受信 用のLSIピン数の増加は少なくて済む。

【0046】フィルタリングCAM32、ポリシールー ティングCAM33、統計情報収集CAM34のフロー エントリが、図6に示した6種類のヘッダ情報項目35 1~356を含み、通信品質制御CAM35のフローエ 20 ントリが、例えば、図8に示すように、5種類のヘッダ 情報項目351~355を含む場合は、通信品質制御C AM35に与えるフロー検索キーと、その他のCAM3 2~34に与えるフロー検索キーとが異なったものとな

【0047】図9は、通信品質制御CAM35に与える フロー検索キーが、他のCAM32~34に与えるフロ ー検索キーよりも短い場合の制御チップ1と各CAMと の接続方法の1例を示す。САМアクセス制御部31 は、信号線L1で受信したパケットへッダからSIP: 823, DIP: 824, SPORT: 825, DPO RT:826、TOS:821、入力回線番号842を 抽出し、そのうち入力回線番号842を信号線36Aに 出力し、その他のヘッダ項目823~826、821の 組合せからなる検索キー部分を信号線36Bに出力す る。信号線36Bは、全てのCAMチップ2~5に接続 してあり、信号線36Aは、通信制御用のCAMチップ 5を除く他の全てのCAMチップ2~4に接続されてい る。

【0048】との様に、CAM検索キー情報のうち、全 てのCAMで必要とするキー項目を共通の信号線36B で全CAMに分配し、特定のCAMだけで必要となるキ 一項目、あるいは特定のCAMだけで不要となるキー項 目を専用の信号線36Aで分配することによって、制御 チップ1のLSIピンを有効に利用して、検索キーの異 なる複数のCAMをアクセスすることが可能となる。

【0049】以下、制御部15に搭載される複数種類の パケット情報処理部(制御部40~70)の具体的な構 成と動作について説明する。図10は、通信品質制御部 部70は、バケットフロー毎に帯域を監視し、実際のバ ケットフローが予め登録してある契約帯域を遵守してい るか否かを判定し、との判定結果に従って各パケットに 与えるべきTOS値を決定する。

【0050】ことでは、帯域監視のアルゴリズムとし て、ATM (Asynchronous TransferMode) 網に代表さ れる固定長パケット通信網でコネクション毎のパケット フロー帯域計測技術として知られているリーキーバケッ ト・アルゴリズム (Continuousstate Leaky Bucket Alg 10 orithm)を可変長パケット網用に変更して使用する場合 について説明する。リーキーバケット・アルゴリズムに 関しては、例えば、The ATM Forum Specification vers ion 4.1の4.4.2章に記載されている。

【0051】リーキーパケット・アルゴリズムでは、パ ケットフローの帯域をコネクション毎に用意された或る 深さを持った穴開きバケツ(漏れバケツ)の蓄積水量に よってモデル化する。漏れバケツには、当該コネクショ ンのセルが到着する度に、1セル分の水量が注がれ、漏 れバケツに蓄積された水は、コネクション毎の契約帯域 に比例した一定のレートで漏れ続ける。同一コネクショ ンに属したセルが或る程度の範囲内でバースト的に送信 されるのを許容するために、漏れバケツには許容可能な 蓄積水量が予め決められている。同一コネクションに属 したセルが頻繁に到着すると、漏れバケツに注ぎ込まれ る水量が漏れ水量よりも多くなり、バケツの水位が上昇 する。リーキーバケット・アルゴリズムでは、漏れバケ ツが溢れない限り契約帯域は「遵守」されているものと 判断し、漏れバケツが溢れ状態になった時、契約帯域に 「違反」した過剰なセルフロー(トラフィック)が発生 30 したものと判定する。本実施例では、パケット到着時に 漏れバケツに注ぎ込む水量をバケット長に応じて可変に することによって、リーキーバケットによる可変長バケ ットの帯域監視を可能とする。

【0052】通信品質制御部70は、例えば、図10に 示すように、フロー識別子と対応するリーキーバケット の残り水量を算出する残り水量算出部71と、パケット 流量が契約帯域を遵守しているか否かの判定し、判定結 果を出力する監視結果出力部72と、帯域監視テーブル 73と、帯域監視テーブル73からフロー識別子と対応 する1つの帯域監視制御情報エントリを読み出す帯域監 視テーブル制御部74とから構成される。

【0053】図11は、帯域監視テーブル73の構成を 示す。帯域監視テーブル73は、フロー検出部30から 信号線L35に出力されるフロー識別子と対応するm個 (m≤n1、n1はCAM35におけるフローエントリ の個数)の制御情報エントリBE- $i(i=1\sim m)$ か らなり、各制御情報エントリBE-iは、監視対象とな るパケットフロー(トラヒック)の特性を示す監視トラ ヒック特性情報と、パケットの到着履歴を示すパケット 70の1実施例を示すフロック図である。通信品質制御 50 到着履歴情報と、通信品質制御情報とを含んでいる。

【0054】各帯域監視制御情報エントリBE-iは、 監視トラヒック特性情報として、例えば、バースト許容 度によって決まるバケツの深さに相当する閾値(Thresh old) THR (Byte): 731と、パケツからの水 漏れ速度に相当する契約帯域 (監視帯域: Policing Rat e) POLR (Byte/sec):732とを含み、 パケット到着履歴情報として、同一パケットフロー束に おける前回のパケットの到着時刻 (Time Stamp) を示す TS(sec):733と、同一パケットフロー東にお ける前回の帯域監視時に算出されたバケツの蓄積水量 (Count値)を示すCNT(Byte):734とを含 み、通信品質制御情報として、契約帯域を遵守している パケットに割り当てるべきTOS値を示すCTOS(co nformant TOS) 735と、契約帯域に違反しているパケ ットに割り当てるべきTOS値を示すNTOS (Non-Co nformant TOS) 736とを含む。

【0055】との実施例では、残り水量算出部71は、 現在時刻(sec)を示すタイマー712と、POLR 格納レジスタ713、TS格納レジスタ714、CNT 格納レジスタ715と、これらの要素に接続された残り 水量算出回路711とからなっている。また、監視結果 出力部72は、パケット長格納レジスタ722と、TH R格納レジスタ723と、CTOS格納レジスタ724 と、NTOS格納レジスタ725と、フロー識別子が特 定されなかったパケットに割り当てるべきTOS値を示 すデフォルトTOS値格納レジスタ726と、これらの レジスタの内容から契約帯域の違反の有無を判定する帯 域判定回路721とからなっている。

【0056】レジスタ713~715には、帯域監視テ ーブル制御部74によって、信号線L35から受信した 30 フロー識別子と対応して帯域監視テーブル73から読み 出された制御情報エントリが示すPOLR732、TS 733、CNT734が設定され、レジスタ723~7 25には、上記制御情報エントリが示すTHR731、 CTOS735、NTOS736の値が設定される。ま た、レジスタ726へのデフォルトTOS値の設定は、 管理端末90が信号線L6を介して行う。

【0057】図12は、通信品質制御部7.0の動作を示 すフローチャートである。通信品質制御部70の動作 は、開始処理1100と、残り水量算出処理1110 と、判定処理1120とに大別され、処理1110と1 120は、それぞれ残り水量算出部71と監視結果出力 部72の動作に対応している。

【0058】通信品質制御部70は、信号線L1からバ ケットヘッダ情報を受信すると、パケットヘッダ情報か ら抽出されたパケット長841を監視結果出力部72の パケット長格納レジスタ722に格納する (ステップ 1 101)。また、信号線L35から有効性表示フラグと 通信品質用のフロー識別子pを受信すると、帯域監視テ

ラグをチェックする (ステップ1102)。 有効性表示 フラグがフロー識別子有効を示していた場合、帯域監視 テーブル制御部74は、帯域監視テーブル73から上記 フロー東識別子pと対応する制御情報エントリBE-p を読み出し、この制御情報エントリBE-pが示すPO LR732, TS733, CNT734, THR73 1、CTOS735、NTOS736の値をレジスタ7 13、714、715、723、724、725にそれ ぞれ設定する(ステップ1103)。有効性表示フラグ

16

10 がフロー識別子無効を示していた場合、帯域判定回路7 21は、レジスタ726に設定されているデフォルトT OSの値を信号線L5に出力して(ステップ112 7)、帯域監視動作を終了する。

【0059】残り水量算出部71の中枢部となる残り水 **量算出回路711は、タイマー712から現時刻を取り** 込み、これとレジスタ714が示す前のパケットの到着 時刻TSとの差分から、判定対象パケットが属するフロ ーにおける前回の判定処理からの経過時間(sec)を 計算する(ステップ1111)。次に、上記経過時間に 20 POLR格納レジスタ713が示す監視帯域の値を乗算 することによって、上記経過時間におけるバケツからの 漏れ水量を計算し(ステップ1112)、CNT格納レ ジスタ715が示す前回のバケツ蓄積水量CNT734 の値から上記漏れ水量を減算することによって、今回の 判定対象バケットが到着する直前のバケツ残り水量を算 出する(ステップ1113)。残り水量算出回路711 は、上記バケツ残り水量の正負を判定し(ステップ11 14)、バケツ残り水量が負の場合は、バケツ残り水量 の値を初期値0 に設定(ステップ1115)した後、バ ケツ残り水量を帯域判定回路721に通知する。との 時、信号線L711を介して残り水量算出回路711か ら帯域監視テーブル制御部74に、ステップ1111で 使用した現在時刻の値が新たな到着時刻TSとして通知 される。

【0060】帯域判定回路721は、残り水量算出回路 711からバケツ残り水量を受信すると、上記バケツ残 り水量(Byte)にパケット長格納レジスタ722が 示すパケット長(Byte)841の値を加算すること によって、新たなパケットが到着した直後のバケツ蓄積 40 水量を算出する(ステップ1121)。帯域判定回路7 21は、上記バケツ蓄積水量をレジスタ723が示す閾 値THR731と比較する(ステップ1122)。バケ ツ蓄積水量が閾値THRを超えていた場合、帯域判定回 路721は、入力パケットが契約帯域に違反しているも のと判断し、信号線L5にレジスタ725から取り出し たNTOS736の値を出力すると共に、パケット長加 算前のバケツ蓄積水量であるバケツ残り水量の値を信号 線L721に出力する(ステップ1124)。もし、バ ケツ蓄積水量が閾値THRを超えていなければ、帯域判 ーブル制御部74と帯域判定回路721で有効性表示フ 50 定回路721は、入力パケットが契約帯域を遵守してい

るものと判断し、信号線L5にレジスタ724から取り 出したCTOS735の値を出力すると共に、パケット 長加算後のバケツ蓄積水量の値を信号線L721に出力 する(ステップ1123)。

【0061】帯域監視テーブル制御部74は、信号線し 721からバケツ蓄積水量またはバケツ残り水量の値を 受信すると、これを帯域監視テーブル73の制御情報エ ントリBE-pのCNT734に書き込み、既に信号線 L711から受信済みの到着時刻TSを上記制御情報エ ントリBE-pのTS733に書き込む (ステップ11 25)。尚、帯域監視テーブル73への制御情報エント リの設定と、各制御情報エントリにおける制御パラメー タ値の変更は、信号線L6を介して管理端末90から帯 域監視テーブル制御部74に、テーブルアドレスと書き 込みデータを含む制御メッセージを与えることによって 達成される。

【0062】図13は、フィルタリング制御部40の1 実施例を示すブロック図である。フィルタリング制御部 40は、フィルタリングテーブル41と、フィルタリン グテーブル制御部42と、デフォルトフィルタリング制 20 御情報を格納するレジスタ43とからなる。レジスタ4 3へのデフォルトフィルタリング制御情報の設定は、管 理装置90が信号線L6を介して行う。

【0063】図14は、フィルタリングテーブル41の 構成を示す。フィルタリングテーブル41は、フロー検 出部30から信号線L32に出力されるフロー識別子と 対応する j 個 (j ≦ n 2、n 2はCAM32におけるプ ローエントリの個数)の制御情報エントリFE-i(i =1~j)からなり、各制御情報エントリFE-iは、 御情報を含む。レジスタ43に設定されるデフォルトフ ィルタリング制御情報も、制御情報エントリFE-iと 同様、パケットの通過または廃棄を指示している。

【0064】フィルタリング制御部40では、信号線し 32から有効性表示フラグとフィルタリング用のフロー 識別子pを受信すると、フィルタリングテーブル制御部 42が有効性表示フラグをチェックし、有効性表示フラ グがフロー識別子有効を示していた場合、フィルタリン グテーブル41から上記フロー識別子pと対応する制御 出力する。有効性表示フラグがフロー識別子無効を示し ていた場合、フィルタリングテーブル制御部42は、レ ジスタ43に設定されているデフォルトフィルタリング 制御情報を信号線L3に出力する。

【0065】フィルタリングテーブル41への制御情報 エントリの設定とフィルタリング制御情報の変更は、信 号線 L 6 を介して管理端末 9 0 からフィルタリングテー ブル制御部42に、テーブルアドレスと書き込みデータ を含む制御メッセージを与えることによって達成され

【0066】図15は、ポリシールーティング制御部5 0の1実施例を示すブロック図である。ポリシールーテ ィング制御部50は、ポリシールーティングテーブル5 1と、ポリシールーティングテーブル制御部52からな

【0067】図16は、ポリシールーティングテーブル 51の構成を示す。ポリシールーティングテーブル51 は、フロー検出部30から信号線し33に出力されるフ ロー識別子と対応するk個(k≦n3、n3はCAM3 3におけるフローエントリの個数)の制御情報エントリ PE-i (i=1~k)からなり、各制御情報エントリ PE-iは、次ホップアドレス (NHA) 511と出力 回線番号512とを含む。

【0068】ポリシールーティング制御部50では、信 号線し33から有効性表示フラグとポリシールーティン グ用のフロー識別子pを受信すると、ポリシールーティ ングテーブル制御部52が有効性表示フラグをチェック し、有効性表示フラグがフロー識別子有効を示していた 場合、ポリシールーティングテーブル41から上記フロ 一識別子pと対応する制御情報エントリPE‐pを読み 出し、NHA511と、出力回線番号512と、ポリシ ールーティングの実行を示す制御情報を、ポリシールー ティング情報として信号線し4に出力する。有効性表示 フラグがフロー識別子無効を示していた場合、ポリシー ルーティングテーブル制御部52は、ポリシールーティ ングの不実行を示す制御情報を信号線 L4 に出力する。

【0069】ポリシールーティングテーブル51への制 御情報エントリの設定とポリシールーティング制御情報 の変更は、信号線L6を介して管理端末90からポリシ パケットの通過または廃棄を指示するフィルタリング制 30 ールーティングテーブル制御部52に、テーブルアドレ スと書き込みデータを含む制御メッセージを与えること によって達成される。

> 【0070】図17は、統計情報収集部60の1実施例 を示すブロック図である。統計情報収集部60は、統計 テーブル61と、統計テーブル制御部62と、パケット ヘッダから抽出されたパケット長841を格納するため のレジスタ63とからなる。

【0071】図18は、統計テーブル61の構成を示 す。統計テーブル61は、フロー検出部30から信号線 情報エントリFE-pを読み出し、これを信号線L3に 40 L34に出力されるフロー識別子と対応するa個(a≦ n4、n4はCAM34におけるフローエントリの個 数)の統計情報エントリSE-i($i=1\sim q$)からな る。各統計情報エントリSE-iは、パケットフロー毎 の入力パケットのバイト長の総和を表すバイトカウンタ 611と、バケットフロー毎の入力パケットの累計数を 表すパケットカウンタ612とを含む。

> 【0072】統計情報収集部60では、信号線し1から パケットヘッダを受信すると、パケットヘッダから抽出 したパケット長841をレジスタ63に設定する。ま 50 た、信号線L34から有効性表示フラグと統計用のフロ

ー識別子pを受信すると、統計テーブル制御部62で有 効性表示フラグをチェックし、有効性表示フラグがフロ ー識別子有効を示していた場合、統計テーブル61から 上記フロー識別子pと対応する統計情報エントリSEpを読み出し、バイトカウンタ611の値にレジスタ6 3が示すパケット長841を加算し、パケットカウンタ 612の値に1を加算した後、統計情報エントリSEpを統計テーブル61 に書き戻す。

【0073】有効性表示フラグがフロー識別子無効を示 していた場合は、上述した統計情報エントリSE-pの 10 読み出しと、カウンタ値の更新処理は省略される。上記 統計テーブル61の内容は、管理端末90が信号線L6 に出力した制御メッセージに応答して、統計テーブル制 御部62が読み出し、信号線L6に介して管理端末90 に送信される。

【0074】以上の実施例では、通信品質制御部70で 契約帯域に違反したパケットを検出した時、入力回線イ ンタフェースのパケット転送制御部115が違反パケッ トのTOS値を変更するようになっているが、契約帯域 に違反したパケットは、フィルタリング制御部40で廃 20 棄判定されたパケットと同様、上記パケット転送制御部 115によって廃棄処理するようにしてもよい。

【0075】上述した実施例では、複数のCAMを利用 して複数種類のヘッダ情報処理を並列的に実行する機能 を備えた制御部15(15-1~15-n)を入力回線 インタフェース毎に配置したが、本発明は、例えば、図 19に示すように、制御部15を複数の入力回線インタ フェース11-1~11-nで共用してもよい。との場 合、各入力回線インタフェース11- i から信号線L1 - i に出力されるパケットヘッダ情報を多重化回路16 30 示す図。 によって順次に制御部15に入力する。制御部15から 信号線L2~L5に出力されたルーティング情報、フィ ルタリング制御情報、ポリシールーティング情報、帯域 制御情報は、振り分け回路17によって、パケットへッ ダ情報の送信元となった入力回線インタフェース 1 1 i に振り分ける。振り分け回路17は、多重化回路16 から通知される入力回線番号によって、バケットヘッダ 情報の送信元となる入力回線インタフェース11-iを 特定できる。

[0076]

【発明の効果】以上の実施例から明らかなように、本発 明のパケット転送装置は、フロー検出のための複数のC AMと、これらのCAMから出力されるフロー識別子に よってアクセスされる複数の制御テーブルを備えること により、各入力パケットに対して上記制御テーブルで定 義されたエントリ情報に基づく複数種類のヘッダ情報処 理を並列的に実行することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を適用したルータ10の1実施例を示す

ブロック構成図。

【図2】ルータ10の入力パケットのフォーマットを示

【図3】ルータ10の内部パケットのフォーマットを示 す図。

【図4】ルータ10の入力回線インタフェース11-i と制御部15-iの詳細を示すブロック構成図。

【図5】フロー検出部30の詳細を示すブロック構成 図。

【図6】通信品質制御CAM35のエントリ内容を示す

【図7】半導体LSIによって構成される制御部15の 構成を示す図。

【図8】通信品質制御CAM35の他の実施例を示す

【図9】半導体LSIによって構成される制御部15の 他の実施例を示す図。

【図10】通信品質制御部70の詳細を示すブロック構 成図。

【図11】帯域監視テーブル73の構成を示す図。

【図12】通信品質制御部70の動作を示すフローチャ ート。

【図13】フィルタリング制御部40の詳細を示すブロ ック構成図。

【図14】フィルタリングテーブル41の構成を示す

【図15】ポリシールーティング制御部50の詳細を示 すブロック構成図。

【図16】ポリシールーティングテーブル51の構成を

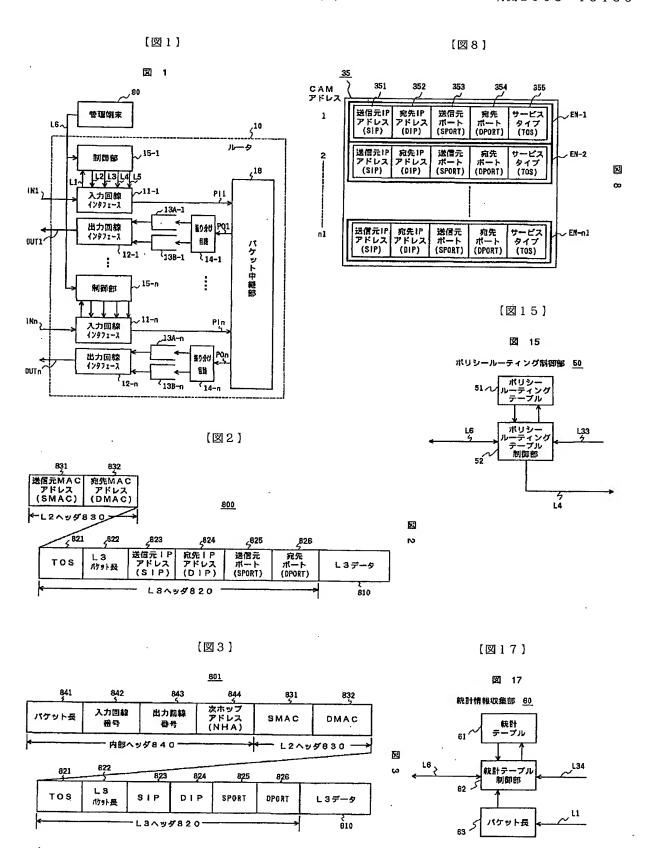
【図17】統計情報収集部60の詳細を示すブロック構 成図。

【図18】統計テーブル61の構成を示す図。

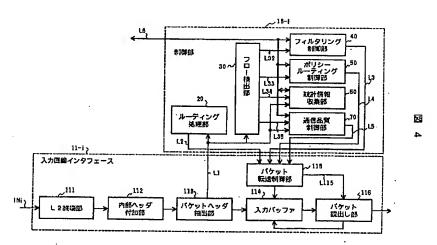
【図19】本発明を適用したルータ10の他の実施例を 示すブロック構成図。

【符号の説明】

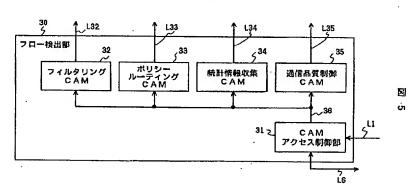
11:入力回線インタフェース、12:出力回線インタ フェース、13:出力バッファ、14:パケット振り分 け回路、15:制御部、16:多重化回路、17:制御 40 情報振り分け回路、18:パケット中継部、20:ルー ティング処理部、30:フロー検出部、31:CAMア クセス制御部、32:フィルタリングCAM 33:ボ リシールーティングCAM、34:統計情報収集CA M、35:通信品質制御CAM、40:フィルタリング 制御部、41:フィルタリングテーブル、50:ポリシ ールーティング制御部、51:ポリシールーティングテ ーブル、60:統計情報収集部、61:統計テーブル、 70:通信品質制御部、73:帯域監視テーブル、9 0:管理端末。



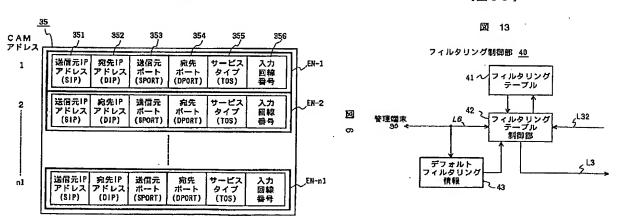
【図4】



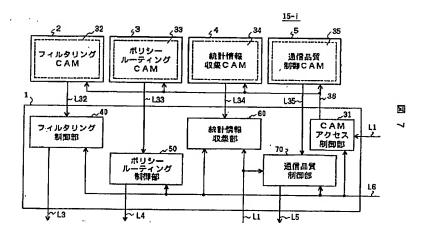
[図5]



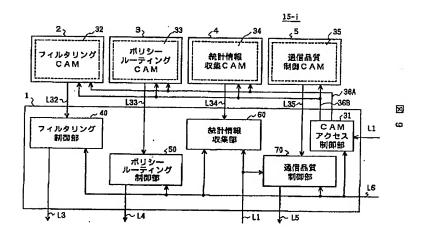




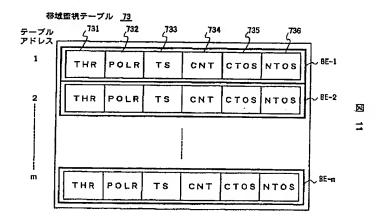
【図7】



【図9】



【図11】



1121~ パケツ蓄積水量の算出

1122

1125 ~

的響積水量

パケツ管積水量 とCTOSの出力

帯域監視制御情報エントリのデータ更新

1124

残り水量と NTOSの出力 1127

デフォルトTOS の出力

【図10】 【図12】 図 10 図 12 通信品質制物的 パケット長の設定 1100 2 監視就果出力部 有効性表示 5 722 1102 一 有效 帯域監視制御情報エントリの読み出し パケット長 THR J~1111 経過時間の算出 723 帯域 判定回路 1112~ 漏れ水量の算出 CTOS ₹ 724 残り水量の算出 L711 NTOS 残り水量<0 ~T25 , L721 HO 残り水量=0 残り水量算出部

1120 2

711)

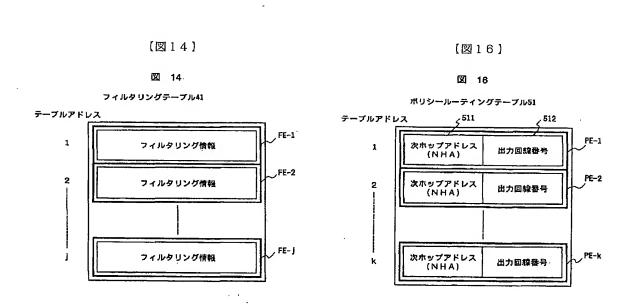
タイマー

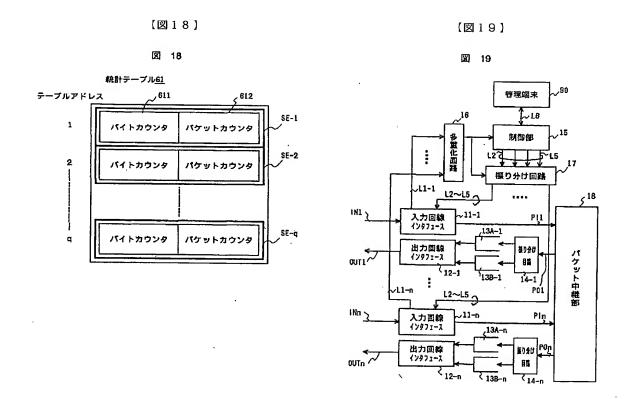
帯域監視テーブル制御部

POLR

TS

₹ 71





フロントページの続き

Fターム(参考) 5B089 GA31 HA04 HB18 JA33 KA06 5K030 GA03 HA08 JA05 KX27 LB06 MA14